PAT-NO:

JP02002007139A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 2002007139 A

TITLE:

METHOD FOR SELECTING BOOT PARTITION AND HIDING

UNSELECTED PARTITION

PUBN-DATE:

January 11, 2002

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

DING, YAFU J

N/A

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

ADAPTEC INC

N/A

APPL-NO:

JP2001125829

APPL-DATE:

April 24, 2001

PRIORITY-DATA: 2000568087 (May 9, 2000)

INT-CL (IPC): G06F009/445, G06F012/00, G06F012/16

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize booting by selecting a boot partition from the single drive of a computer.

SOLUTION: This method comprises a process for receiving a request for boot and a process for performing access to the signature sector of a single drive and confirming a first serial number corresponding to a first boot partition and a second serial number corresponding to a second boot partition. Then, the scan of this single drive is operated, and the first boot partition is identified by using the first serial number, and the second boot partition is identified by using the second serial number. Then, a selection window for requesting a user to select either the first boot partition or the second boot partition is displayed. Thereafter, this process advances to a process for correcting the boot flag of the single drive according to the selection of the user. At the time of correcting the boot flag, either the first boot partition or the second boot partition is constituted so as to be identified as the partition including an operating system for computer boot. This method also

12/19/06, EAST Version: 2.1.0.14

includes a process for hiding any unselected partition.

COPYRIGHT: (C)2002,JPO

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-7139 (P2002-7139A)

(43)公開日 平成14年1月11日(2002.1.11)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G06F	9/445		G 0 6 F 12/00	501Z 5B018
	12/00	501	12/16	310J 5B076
	12/16	3 1 0	9/06	610K 5B082
				6 5 0 A

審査請求 未請求 請求項の数18 OL (全 10 頁)

(21)出願番号	特願2001-125829(P2001-125829)	(71)出願人	592256210
			アダプテック・インコーポレイテッド
(22)出願日	平成13年4月24日(2001.4.24)		Adaptec, Inc.
			アメリカ合衆国カリフォルニア州95035・
(31)優先権主張番号	09/568087		ミルピタス・サウスミルピタスプルパード
(32)優先日	平成12年5月9日(2000.5.9)		691
(33)優先権主張国	米国 (US)	(72)発明者	ヤフ・ジェイ、・ディン
	•		アメリカ合衆国 カリフォルニア州95035
			ミルピタス、ラークウッド・コート、
			1525
		(74)代理人	110000028
		(2) (21) (特許業務法人 明成国際特許事務所
			最終頁に続く
			取形具に配く

(54)【発明の名称】 ブートパーティションを選択し、選択されていないパーティションを隠す方法

(57)【要約】

【課題】 コンピュータの単一ドライブからブートパー ティションを選択してブートを行う。

【解決手段】 この方法は、ブートの要求を受ける工程 と、単一ドライブの署名セクタにアクセスして、第1ブ ートパーティションに対する第1シリアル番号と、第2 ブートパーティションに対する第2シリアル番号とを確 認する工程を含む。次に、この単一ドライブのスキャン を行い、第1シリアル番号を用いて第1ブートパーティ ションを識別するとともに、第2シリアル番号を用いて 第2ブートパーティションを識別する。次に、ユーザが 第1ブートパーティションもしくは第2ブートパーティ ションを選択するよう要求する選択ウィンドウが表示さ れる。次に、ユーザの選択に応じて単一ドライブのブー トフラグを修正する工程に進む。このブートフラグの修 正は、第1ブートパーティションと第2ブートパーティ ションのうちの一方をコンピュータブート用のオペレー ティングシステムを含むパーティションとして識別する ように構成される。この方法は更に、選択されていない パーティションを隠す工程も含む。

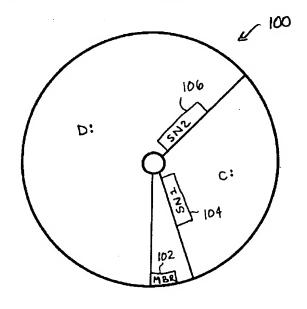


FIG.1

1

【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータの単一ドライブからブートパーティションを選択する方法であって、

ブート要求を受ける工程と、

前記単一ドライブにアクセスして、第1ブートパーティションに対する第1シリアル番号と、第2ブートパーティションに対する第2シリアル番号とを確認する工程

前記第1ブートパーティションと前記第2ブートパーティションのいずれかをユーザが選択するよう要求する選択ウィンドウを表示する工程と、

前記ユーザの選択に応じて、前記単一ドライブのブートフラグを修正し、この際、前記第1ブートパーティションおよび前記第2ブートパーティションのうちのひとつをコンピュータブート用のオペレーティングシステムを含むパーティションとして識別するように前記ブートフ20ラグを修正する工程と、を含む方法。

【請求項2】 請求項1記載の方法であって、更に、 前記第1ブートパーティションと前記第2ブートパーティションのいずれかである選択されていないパーティションを隠す工程を含む、方法。

【請求項3】 請求項2記載の方法であって、更に、前記第2ブートパーティションがコンピュータブート用のオペレーティングシステムを含むパーティションとして選択された際に、前記単一ドライブのドライブ名の割り当てを行って、前記第2ブートパーティションの第2 30ドライブ名を前記第1ブートパーティションの第1ドライブ名に変更する工程を含む、方法。

【請求項4】 請求項2記載の方法であって、更に、前記第1ブートパーティションがコンピュータブート用のオペレーティングシステムを含むパーティションとして選択された際に、前記単一ドライブのドライブ名の割り当てを行って、前記第1ブートパーティションの第1ドライブ名を前記第2ブートパーティションの第2ドライブ名に変更する工程を含む、方法。

【請求項5】 請求項2記載の方法であって、

前記選択されていないパーティションを隠す工程は、さらに、

ユーザが選択したパーティションシリアル番号を参照するように構成された仮想デバイスドライバをロードする 工程を含む、方法。

【請求項6】 請求項5記載の方法であって、更に、 前記選択されていないパーティションのドライブ制御ブロック(DCB)を修正して、前記選択されていないパーティションのドライブ名の表示を防止する工程を含む、方法。 2

【請求項7】 請求項6記載の方法であって、更に、 前記コンピュータをリブートせずに、前記ドライブ制御 ブロック(DCB)に対する前記修正を、前記オペレー ティングシステムに通知する工程を含む、方法。

【請求項8】 コンピュータに接続した単一ドライブのパーティションを隠す方法であって、

ブート選択コードを持つマスターブートレコード (MBR)を前記単一ドライブに書き込む工程と、

本来のブートパーティションの第1シリアル番号と、バックアップブートパーティションの第2シリアル番号と を持つ署名セクタ(SS)を、前記単一ドライブに書き 込む工程と、

前記本来のブートパーティションと前記バックアップブートパーティションのいずれかであるユーザ選択ブートパーティションを規定する前記署名セクタのアクティブパーティションフィールドに、前記第1シリアル番号と第2シリアル番号とのうちの一方を書き込む工程と、

前記本来のブートパーティションと前記バックアップブートパーティションのうち、前記ユーザ選択ブートパーティションでない方のパーティションを隠すように構成されたブート動作を前記ユーザ選択ブートパーティションで実行する工程と、を含む方法。

【請求項9】 請求項8記載の方法であって、更に、前記ユーザ選択ブートパーティションのオペレーティングシステムから前記コンピュータをリブートする工程

前記署名セクタ内でユーザ選択パーティションのシリア ル番号を参照するように構成された仮想デバイスドライ バをロードする工程と、

30 前記本来のブートパーティションと前記バックアップパーティションのうち、前記ユーザブートパーティションでない方のパーティションのDCBを修正する工程と、を含む方法。

【請求項10】 請求項9記載の方法であって、更に、前記修正されたDCBに関する情報に関して前記オペレーティングシステムを更新する工程を含む、方法。

【請求項11】 請求項9記載の方法であって、更に、前記隠されたパーティションが連続的なドライブ名の順番に飛びを生じさせないように、前記単一ドライブのド40 ライブ名を割り当てる工程を含む、方法。

【請求項12】 請求項8記載の方法であって、更に、ユーザが前記本来のブートパーティションと前記バックアップパーティションのいずれかをブート用に選択するよう要求する選択ウィンドウを表示する工程を含む、方法。

【請求項13】 コンピュータの単一ドライブからブートパーティションを選択するためのプログラム命令を持つコンピュータ読み取り可能な媒体であって、

ブートの要求を受けるためのプログラム命令と、

50 前記単一ドライブの署名セクタにアクセスして、第1ブ

ートパーティションに対する第1シリアル番号と、第2 ブートパーティションに対する第2シリアル番号とを確 認するためのプログラム命令と、

前記単一ドライブをスキャンして、前記第1シリアル番 号を用いて前記第1ブートパーティションを識別すると ともに、前記第2シリアルナンバーを用いて前記第2ブ ートパーティションを識別するためのプログラム命令

ユーザが前記第1ブートパーティションと前記第2ブー トパーティションのいずれかを選択するように要求する 10 選択ウィンドウを表示するためのプログラム命令と、 前記ユーザの選択に応じて前記単一ドライブのブートフ ラグを修正し、この際、前記第1ブートパーティション と前記第2ブートパーティショの一方をコンピュータブ ート用のオペレーティングシステムを含むパーティショ ンとして識別するように前記ブートフラグを修正するプ ログラム命令と、を含むコンピュータ読み取り可能な媒 体。

【請求項14】 請求項13のコンピュータ読み取り可 能な媒体であって、更に、

前記第1ブートパーティションと前記第2ブートパーテ ィションのうちの一方である選択されていないパーティ ションを隠すためのプログラム命令を含む、コンピュー 夕読み取り可能な媒体。

【請求項15】 請求項14のコンピュータ読み取り可 能な媒体であって、更に、

前記第2ブートパーティションがコンピュータブート用 のオペレーティングシステムを含むパーティションとし て選択された場合に、前記第2ブートパーティションの 第2ドライブ名を前記第1ブートパーティションの第1 30 ドライブ名に変更するように前記単一ドライブのドライ ブ名を割り当てるためのプログラム命令を含む、コンピ ュータ読み取り可能な媒体。

【請求項16】 請求項14のコンピュータ読み取り可 能な媒体であって、

前記選択されていないパーティションを隠すプログラム 命令は、更に、

ユーザが選択したパーティションのシリアル番号を参照 するように構成された仮想デバイスドライバをロードす るためのプログラム命令を含む、コンピュータ読み取り 40 まれている。 可能な媒体。

【請求項17】 請求項16のコンピュータ読み取り可 能な媒体であって、更に、

前記選択されていないパーティションのドライブ名の表 示を避けるために、前記選択されていないパーティショ ンのドライブ制御ブロック(DCB)を修正するための プログラム命令を含むコンピュータ読み取り可能な媒 体。

【請求項18】 請求項17のコンピュータ読み取り可 能な媒体であって、更に、

前記コンピュータをリブートせずに、前記ドライブ制御 ブロック (DCB) に対する前記修正を前記オペレーテ ィングシステムに通知するためのプログラム命令を含 む、コンピュータ読み取り可能な媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は一般に、コンピュー タシステムに関し、より詳細には、コンピュータのドラ イブに関係したブートプロセス(起動プロセス)と、ド ライブ内で選択されたパーティションに対するブート方 法に関する。

[0002]

【従来の技術】コンピュータシステムは一般に、オペレ ーティングシステム(OS)が格納されているハードデ ィスクドライブを備えている。OSは、よく知られてい るように、特定のOS機能をソフトウェアアプリケーシ ョンに提供するだけでなく、基本的なコンピュータのル ーチンを処理可能にする。OSは頑丈に設計されている が、意図的にOSの機能を停止させるエラーが起こるこ 20 とも多い。この種の問題はしばしば、コンピュータクラ ッシュと呼ばれており、コンピュータクラッシュは、多 くの原因の結果である可能性がある。そのような原因に は例えば、コンピュータウィルス、プログラム間の通信 不良、不正終了、電圧サージ、などが含まれる。いずれ においても、クラッシュが起こった場合には、内部のO Sからコンピュータシステムをリブートできなくなる可 能性がある。

【0003】そのようなクラッシュが起こった場合に は、コンピュータのユーザは一般に、問題を診断し解決 を試みるために専門家の協力を得る必要がある。コンピ ュータのユーザは、大事な情報をドライブに保存してい ることが多いので、(事前のバックアップが役に立つく らい最近のものであるとしても)ドライブが修理されデ ータが回復されるまでは、長時間作業を停止せざるを得 ない。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】上述の観点から、本来 のOSの修復をしている間に、同じハードディスクドラ イブからコンピュータシステムをブートできる方法が望

[0005]

【課題を解決するための手段】一般的に、本発明では、 単一のハードディスクの中で、ブートパーティションと して選択することのできる別々のパーティションにOS の2つのコピーを持つことができるようにして、別のパ ーティションに格納されたオペレーティングシステム (OS) のコピーからブートできる方法を提供する。好 適な実施形態では、単一のハードディスクドライブが、 少なくとも二つのパーティションを備えている。本来の 50 OSが1つのパーティションに格納されていて、OSの

コピーが他のパーティションに格納されている。OSが 同一状況下で動作するように保つには、一度にひとつの ○Sのパーティションのみが見えるように構成されてい る必要がある。コンピュータシステムが、本来のOSを 用い、本来のブートパーティションを用いて稼動してい る場合には、コピーのOSが格納されているパーティシ ョンはコンピュータのユーザには見えない(隠されてい る)。一方、コピーのOSを用いて、例えばRezoomパー ティションを用いてコンピュータをリブートする場合に は、本来のブートパーティションがユーザに見えなくな 10 る。このように、ユーザは、Rezoomパーティションが本 来のブートディスクであるかのように、Rezoomパーティ ションを用いて中断されずに作業を続けることができ る。本発明は、プロセス、装置、システム、デバイス、 方法、もしくはコンピュータ読み取り可能な媒体を含め て、多くの方法で実現できることを認識する必要があ る。本発明の実施形態のうちいくつかを以下で説明す

【0006】一実施形態においては、コンピュータの単 ードライブからブートパーティションを選択する方法が 20 開示されている。その方法は、ブート要求(ブートリク エスト)を受け取る工程と、単一ドライブの署名セクタ にアクセスして、第1ブートパーティションに対する第 1シリアル番号と、第2ブートパーティションに対する 第2シリアル番号とを確認する工程と、を含んでいる。 その方法では、続いて単一ドライブをスキャンし、第1 シリアル番号によって第1ブートパーティションを識別 するとともに、第2シリアル番号によって第2ブートパ ーティションを識別する。次に、第1ブートパーティシ ョンもしくは第2ブートパーティションをユーザが選択 30 するよう求める選択ウィンドウが表示される。この方法 では、続いてユーザの選択に応じて単一ドライブのパー ティションテーブル内でブートフラグを修正する。この ブートフラグの修正は、二つのOSパーティションのう ち一方をコンピュータブート用のオペレーティングシス テムを含むパーティションとして認識するために行われ る。好適な実施形態においては、この方法は更に、選択 されていないパーティションを隠す工程も含んでいる。 選択されていないパーティションは、第1ブートパーテ ィションと第2ブートパーティションのうち一方であ

【0007】他の実施形態においては、コンピュータに 接続された単一ドライブのパーティションを隠す方法が 開示されている。その方法には、ブート選択コードを持ってマスターブートレコード(MBR)を単一ドライブに 書き込む工程が含まれている。次に、署名セクタ(S S)が単一ドライブに書き込まれる。署名セクタは、本 来のブートパーティションに対する第1シリアル番号 と、バックアップブートパーティションに対する第2シ リアル番号とを持っている。次に、第1シリアル番号と 50 ば、C)が、Rezoomパーティションに割り当てられるこ

第2シリアル番号のうちの一方が署名セクタのアクティブパーティションフィールドに書き込まれる。アクティブパーティションフィールドに書き込まれるシリアル番号が、ユーザが選択したブートパーティション(これは本来のブートパーティションとバックアップブートパーティションのいずれかである)を決定する。次に、この方法では、ユーザが選択したブートパーティションに対してブートが行われる。このブートは、本来のブートパーティションとバックアップパーティションのうち、ユーザがブートパーティションとして選択していない方を

隠すように行われる。

6

【0008】更なる実施形態においては、コンピュータ の単一ドライブからブートパーティションを選択するプ ログラム命令を記録したコンピュータ読み込み可能な媒 体が開示されている。コンピュータ読み込み可能な媒体 には以下のものが含まれている: (a)ブート要求を受 けるためのプログラム命令; (b)単一ドライブの署名 セクタにアクセスして、第1ブートパーティションに対 する第1シリアル番号と、第2ブートパーティションに 対する第2シリアル番号とを確認するプログラム命令; (c)単一ドライブをスキャンして、第1シリアル番号、 により第1ブートパーティションを識別するとともに、 第2シリアル番号により第2ブートパーティションを識 別するプログラム命令; (d)第1ブートパーティショ ンもしくは第2ブートパーティションを選択するようユ ーザに求める選択ウィンドウを表示するためのプログラ ム命令; (e)ユーザの選択に応じて単一ドライブのブ ートフラグを修正するためのプログラム命令。このブー トフラグの修正は、第1ブートパーティションと第2ブ ートパーティションのうちのいずれかをコンピュータブ ート用のオペレーティングシステムを含むパーティショ ンとして識別するために行われる。

目すべきものは、同じハードディスクドライブの他のパ ーティションからブートできることにより、例えば、本 来のブートパーティションに格納されたOSの不具合の あとも、ユーザは中断されずに作業を続けることができ ることである。更にもうひとつの利点は、継ぎ目がなく 見えるドライブ名の配列をユーザに提供することであ 40 る。例えば、OSのコピーを持っているパーティション (例えば、Rezoom (リズーム) パーティション) が、コ ンピュータを稼働させるのに用いられていない場合に は、ユーザの視界から隠され、隠された後に適切な順番 ですべてのドライブ名が与えられる。同様に、Rezoomパ ーティションがコンピュータを稼働させている場合に は、コンピュータを使用する際には、不具合を生じたO Sを含む本来のパーティションがユーザの視界から隠さ れる。この場合には、本来のブートパーティションが隠 され、本来のブートパーティションのドライブ名(例え

【0009】本発明の多くの利点を有している。最も注

とになる。このように、ブートパーティションを選択す る機能、選択されていないパーティションを隠す機能、 ドライブ名を割り当てる機能により、忙しい人々がコン ピュータの不具合によって邪魔されずに作業を続けるこ とができる強力なソリューションが提供される。また、 その不具合には、後で対処することが可能である。 [0010]

【発明の実施の形態】本来のOSとは異なるパーティシ ョンに格納されたコピーのオペレーティングシステム (OS)からブートできる方法が提供されている。この 10 ため、ブートパーティションとして選択できる別々のパ ーティションに、単一ハードディスクドライブが2つの OSのコピーを持つことができる。好適な実施形態で は、単一のハードディスクドライブが少なくとも2つの パーティションを備える。2つのパーティションに加え て、別のパーティションを、例えばプログラムやデータ の格納用に設けてもよい。パーティションのひとつに元 のOSを装備し、他のパーティションにOSのコピーを 格納する。OSを同一のコンフィギュレーションとして 機能させるために、コンピュータシステムが、例えばハ 20 ードディスクドライブの本来のブートパーティションを 用い、本来のOSを用いて稼動している際には、OSの コピーを備えているパーティションがコンピュータユー ザに見えなくなる。コンピュータが、OSのコピーのあ るパーティション(例えばRezoomパーティション)を用 いて稼動している際には、本来のブートパーティション がコンピュータユーザに見えなくなる。このように、ク ラッシュもしくは誤動作が生じても、Rezoomパーティシ ョンが本来のブートパーティションであるかのようにRe zoomパーティションでリブートすることにより、ユーザ 30 は見えなくなる。 は中断されずに作業を継続することができる。機能や外 見において、ユーザにはRezoomパーティションが本来の ブートパーティションと同じように見える。以下の説明 では、本発明を完全に理解するために具体的な詳細を数 多く説明する。しかしながら、これらの具体的な詳細の 一部もじくは全部がなくとも、当業者には本発明が実行 されうることが分かるだろう。その他にも、本発明を不 必要に分かりにくくするのを避けるために、よく知られ たプロセスの動作は詳細に記述していない。

【0011】図1は、C:パーティションとD:パーテ 40 ィションとを備える単一ドライブ100の説明図であ る。パーティションC:およびD:は、それぞれに関す るシリアル番号SN1 104およびSN2 106を 含めて示されている。更に、単一ドライブ100の一部 が、·C:パーティションの一部でもD:パーティション の一部でもない部分になっている。よく知られているよ うに、マスタブートレコード (MBR) 102がドライ ブのこの部分に格納されている。MBR 102は一般 に、ドライブの初めのセクタ(例えば512バイトのサ

ンピュータの主記憶装置(例えばRAM)にブート(ロ ード) することができるように、オペレーションシステ ムがどこに、どのように格納されているかについての情 報を含んでいる。例えば、MBRは、シリアル番号SN 1 104により、パーティションC:を、ブート可能 なOSを持つパーティションとして定義するコードを含

8

んでいる。

【0012】一実施形態においては、図2Aに示すよう にパーティションC:、D:およびE:を含むように単 一ドライブ100の初期フォーマットを行うことができ る。このフォーマット中に、署名セクタ(SS)103 が、マスタブートレコード102と同様にセクタに書き 込まれる。この例においては、パーティションE:もそ れ自身のシリアル番号SN3 107を含んでいる。マ ・スタブートレコード102は、修正されたブート選択コ ードを含むように好適に修正される。ブート選択コード は、どのセクタがブートのために選択されたかを確認す るために、MBRコードによって始動されるように構成 される。本発明に従うと、ひとつ以上のセクタに存在す るOSからブートすることが可能である。例えば、パー ティションC:の本来のOSをロードし、そのパーティ ションを本来のブートパーティションとしてもよい。本 発明に従って、単一ドライブ100は、他のパーティシ ョンにOSのコピー(およびOSを完全に機能するコピ ーにするために関係するファイルすべて)も含むことに なる。この他のパーティションは、例えばパーティショ ンE:とすることができる。このように、好適な実施形 態においては、システムが本来のブートパーティション で作動している際には、パーティションE:はユーザに

【0013】さらに、ブート選択コードは、どのパーテ ィションがブートパーティションになるかを確認するた めに、署名セクタ103を参照するように構成される。 図2Bに示すように、署名セクタ103は、本来のブー トパーティションフィールド103aと、Rezoomブート パーティションフィールド103bと、アクティブパー ティションフィールド103cとを含む複数のフィール ドを含んでいる。OSのブートに先立って、マスタブー トレコード102のブート選択コードが署名セクタ10 3を参照する際に、ユーザがアクティブパーティション (すなわちブートパーティションとなるもの) としてど のパーティションを選択したかを確認するために、アク ティブパーティションフィールド103cが読み取られ る。図2Bに示した例では、ユーザはシリアル番号SN 3 107をアクティブパーティションとして選択して いる。アクティブパーティションは、コンピュータのブ ートに用いることのできるオペレーティングシステム (OS)を含むパーティションとして定義される。この 例では、図2Aに示すようにパーティションE:がアク イズ) に格納されており、オペレーションシステムをコ 50 ティブパーティションとして指定されているので、署名

セクタ103のフィールド103bで定義されたRezoom ブートパーティションから作動している間は、シリアル 番号SN1 104で定義されている本来のブートパー ティションが、ユーザから隠されることになる。

【0014】図2Cは、シリアル番号SN1 104を 持つ本来のブートパーティションをユーザがアクティブ パーティションとして選択した場合の別の実施形態を示 している。

図2AでパーティションC:

として示されて いる本来のブートパーティションがアクティブパーティ ションであることを示すために、SN3がサブフィール 10 ド103c-1に書き込まれた図2Bの場合と同様に、 シリアル番号SN1がブート選択コードによってサブフ ィールド103c-1に書き込まれる。本来のブートパ ーティションがアクティブパーティションとして選択さ れた場合には、本発明の方法は、通常の稼動の間にはユ ーザからRezoomブートパーティションを隠すようにコン フィギュレーションされる。すなわち、パーティション E:が単一ドライブ100の上に存在するにもかかわら ず、稼動中にはパーティションC:とパーティション D:しかユーザに見えなくなる。これは、Rezoomパーテ 20 ィションとして定義されているパーティションE:がア クティブパーティションとして選択されていた図2Bと 逆の例である。その場合には、図2Aでパーティション E:と示されているRezoomパーティションは、ユーザに 対してはパーティションC:と表示されることになる。 同時に、ユーザは本来のC:パーティションを見ること ができなくなる。

【0015】図3Aは、本発明の一実施形態に従って、 異なるパーティションからブートパーティションを選択 する機能を提供するために実行する方法の動作を示すフ 30 ローチャート200を示している。この方法は、コシピ ュータに接続されたドライブのマスタブートレコード (MBR)でブート要求が受けられる動作202に始ま る。一旦、ブート要求がMBRに受け入れられると、動 作204に移行して、MBRからブート選択コードへ制 御が移る。上述のように、ブート選択コードは、MBR コードの一部として構成されている。一実施形態におい ては、ブート選択コードは、MBRと同じセクタ内に統 合されている。別の実施形態においては、ブート選択コ ードのサイズと望みの機能に従って、MBRセクタの後 40 ろにある他のセクタにブート選択コードを書き込むこと ができる。更に別の実施形態においては、ブート選択コ ードをアダプテック・ブート・セレクト (ABS) コー ドと呼ぶこともある。ブート選択コードとMBRコード への修正に関する更なる情報については、同時係属出願 中の米国特許出願番号09/302,921「ハードデ ィスク・ブートストラップ・リディレクション」を参照 することができ、それは参照によってここに組み入れら

【0016】ブート選択コードは、動作206において 50 力される実際のテキストもしくはキーの機能は、本来の

10

署名セクタ(SS)103にアクセスするように構成さ れている。そのアクセスは、署名セクタ103において シリアル番号テーブルを調査するように構成されてい る。一実施形態においては、署名セクタ103には、フ ィールド103a、103bおよび103cのような3 つのフィールドが含まれる。シリアル番号テーブルは、 本来のブートパーティションのシリアル番号およびRezo omパーティション(すなわちバックアップパーティショ ン)のシリアル番号を識別するように構成されている。 上述のように、Rezoomパーティションは単に、オペレー ティングシステムのコピーと、Rezoomパーティションを 完全に機能するブートパーティションにするのに必要な 他のファイルすべてを保持しているだけである。また、 コンピュータが本来のブートパーティションを用いてブ ートされる際には、ユーザがRezoomパーティションを見 ることができないことにも注意する必要がある。同様・ に、ユーザがRezoomパーティションからブートすること に決定した際には、Rezoomパーティションが(同じパー ティションドライブ名を持つことも含めて) 本来のブー トパーティションであるかのように見え、そうして、本 来のパーティションはユーザに見えなくなり、また、ア クセス不可能になる。

【0017】次に、動作206から動作208に進み、ドライブの各パーティションがスキャンされて、本来のブートパーティションとRezoomパーティションのシリアル番号が識別される。この実施形態においては、ブート選択コードがドライブのスキャニングを実行するエージェントとなる。更に、ブート選択コードは、本来のパーティションとRezoomパーティションのどちらからブートするか、ユーザが選択するよう求める選択ウィンドウを表示するように構成されている。

【0018】この選択ウィンドウについては、図3Bに更に詳しく示されている。この選択ウィンドウは、ブートパーティション選択というウィンドウ250になっている。このブートパーティション選択ウィンドウ250は、グラフィカル・ユーザ・インターフェイス(GU I)によって行うことができる。図3Bに示したように、ブートパーティション選択ウィンドウ250は、

「本来のドライブからブートできない場合には、Rezoom ドライブを選択してください」とユーザに求めることもある。このブートパーティション選択ウィンドウ250から、ユーザは、1を押した後にエンターキーを押して本来のドライブ250 aを選択してもよいし、2を押した後にエンターキーを押してRezoomドライブを選択してもよい。ブートパーティション選択ウィンドウに入力する実際のキーストロークや数字は、どの数字もしくはキーでもよく、マウスやその他のデータ入力方法によって入力してもよいことに注意すべきである。このように、ブートパーティション選択ウィンドウ250によって入力される実際のラキストリーとはキーの機能は、本東のフェストリーとはキーの機能は、本東のフェストリーとはキーの機能は、本東のフェストリーとはキーの機能は、本東の

ドライブとRezoomドライブのいずれでブートを行うかの 選択を行うことができる任意の方法で構成することが可 能である。

【0019】再び図3Aを参照して、この方法の動作2 12では、ユーザの選択したパーティションがブートパ ーティションになるようにブートフラグを修正する。よ く知られているように、本来のブートパーティションに は一般に、そのパーティションがブートを実行すべき適 切なパーティションであることを標準のオペレーティン いる。従って、ユーザが本来のブートドライブをブート パーティションとして選択した場合には、ブートパーテ ィションであることを示す適切なブートフラグを本来の ドライブが持つように、ブートフラグが構成される。ま た、その他のパーティションもすべて、ブートパーティ ションとして定義されないように適切に修正される。一 方、ユーザがRezoomドライブを選択した場合には、それ が適切なブートパーティションであることを示すように そのブートフラグが調整されることにより、Rezoomドラ イブパーティション (例えば図2Aのパーティション E:)が、ブートパーティションとして定義される。同 時に、本来のドライブパーティションが修正され、適切 なブートパーティションではないと定義される。

【0020】一旦、ブートフラグパーティションが動作 212で修正されると、動作214に移行し、選択され たパーティションのオペレーティングシステムに制御が 移される。オペレーションシステムは、適切なブートフ ラグの存在を確認し、ブート動作を完了する。

【0021】図4は、本発明の一実施形態に従って、パ ーティションのひとつを隠す際に実行される方法の動作 30 を示すフローチャート300を示している。この方法 は、オペレーティングシステムがブートする動作302 に始まる。ブート中に、この方法は、オペレーティング システムによって仮想デバイスドライバがロードされる 動作304に進む。一実施形態においては、仮想デバイ スドライバは、カーネルモードドライバである。仮想デ バイスドライバは、動作306で、アクティブパーティ ションのシリアル番号フィールドを調査するように構成 される。アクティブパーティションのシリアル番号フィ クティブパーティションとして選択したパーティション のシリアル番号を含んでいいる。

【0022】例えば、ユーザが本来のドライブパーティ ションをアクティブパーティションとして選択した場 合、選択されたパーティションのシリアル番号が、サブ フィールド103c-1に書き込まれる。このように、 仮想デバイスドライバは、ユーザによって選択されたパ ーティションがどれかを決定するためにアクティブパー ティション内のサブフィールドを参照する。ここで、こ の方法は、選択されていないパーティションを隠す動作 50 ーティションとして選択した場合には、Rezoomパーティ

12

308に進む。パーティションの隠蔽(非表示)は、ユ ーザが本来のドライブをアクティブパーティションとし て選択した場合には、Rezoomパーティション(例えば図 2AのパーティションE:)がユーザに見えなくなるよ うに行われる。こうして、本来のブートパーティション (パーティションドライブ名C:)が、アクティブなブ ートパーティションとしてユーザに見えるようになる。 【0023】一方、ユーザがRezoomパーティションをア クティブパーティションとして選択した場合には、本来 グシステムが確認するためのブートフラグが設けられて 10 のブートパーティションがユーザから隠され、パーティ ションC:というドライブ名はRezoomパーティションに 割り当てられる。換言すれば、ユーザには、コンピュー タシステム内で利用できるパーティションが見えるの で、いずれの場合においてもドライブパーティション C:およびD:を見ることになる。一旦、選択されてい ないパーティションが動作308で隠されると、ブート が完了し、プログラムが通常の状態で動作できる動作3 10に進む。

> 【0024】図5は、本発明の一実施形態に従って、パー 20 ーティションを隠蔽する手順を記述するフローチャート 308'を示している。この図に示されているように、 この方法は、選択されていないパーティションのドライ ブコントロールブロック(DCB)が修正される動作3 12に始まる。一実施形態においては、DCBの修正 は、DCBのデータ構造内のドライブ名フィールドデー タが消去されるように行われる。 DCBのデータ構造 は、当業者にはよく知られている。代表的なDCBのデ ータ構造は、例えば、ワシントン州レドモンドのマイク ロソフト社から得ることができる。

【0025】DCBの修正が終了すると、動作314に 移行し、DCBのデータをOSのファイルシステム内で 更新できるように、選択されたパーティションのオペレ ーティングシステム (OS) に、DCBを修正したこと が通知される。一実施例においては、この更新の結果、 基本的にドライブパーティションテーブルの情報のリフ レッシュが行われる。それゆえ、このリフレッシュはコ ンピュータシステムのリブートなしに起こる。一旦、D CBのデータが修正されると、動作316において必要 であれば、ドライブ名の割り当てが実行される。一般 ールドは、図2Bおよび2Cに示すように、ユーザがア 40 に、ドライブ名の割り当ては、隠されたパーティション が連続的なドライブ名の順序に飛びを生じさせないよう に実行される。ここで、この方法は、図4の動作310 に戻る。

> 【0026】図6Aおよび図6Bは、ユーザの選択に応 じて実行された代表的なドライブ名の割り当て例を示し ている。例えば、ドライブがパーティションC:、 D:、E:およびF:を備えている場合、本来のブート パーティションがC:で、RezoomパーティションがE: であり得る。ユーザが本来のパーティションをブートパ

ションE: は隠される。それゆえ、E: を隠すと、ドラ イブ名F: がE: にマッピングされることが要求され る。

【0027】同様に、RezoomパーティションE:がブー トパーティションとして選択された場合には、本来のブ ートパーティションC:が隠されることになる。ユーザ が同じ見かけと同じ感覚で扱えるように、Rezoomパーテ ィションE:がC:にマッピングされる。それゆえ、ユ ーザに対しては、どのパーティションが実際にブートの ために用いられているのかについてはトランスペアレン 10 トである。本来のブートパーティションC: がクラッシ ュしても、ユーザが作業を続けたいと思う場合には、こ のことが重要になる。そのような場合には、ユーザはた だ単にRezoomパーティションからブートするよう選択す ればよい。利用に際しては、データがD:パーティショ ンもしくはその他のロケーションに格納されるので、シ ステムは問題なくブートする。それゆえ、ユーザは、中 断なしに作業を継続し、後になって不具合に対処するこ とができる。最も重要なのは、いずれの場合においても ドライブのパーティションが同じように見えるので、ユ 20 ーザの操作は、ドライブ内の複数のパーティションがど のように構成されているかを知る上では影響を受けない ことである。

【0028】本発明では、コンピュータシステムに格納 されているデータを含め、コンピュータに実装された様 々なオペレーションを用いることがある。これらのオペ レーションは、物理量の物理的操作を必要とするもので ある。必ずではないが、通例は、これらの量は、記憶、 転送、合成、比較、およびその他の操作ができる電気も しくは磁気信号の形態をとっている。更に、実行される 30 操作は、生成、識別、決定、もしくは比較のような用語 で表されることが多い。

【0029】本発明の一部であり、ここで記述したオペ レーションはいずれも、有用な機械オペレーションであ る。また、本発明は、これらのオペレーションを実行す るためのデバイスもしくは装置に関する。装置は、求め られた目的に対して特別に組み立てられる場合もあり、 もしくは、コンピュータ内に格納されたコンピュータプ ログラムによって選択的に作動もしくはコンフィギュレ ーションされる汎用コンピュータの場合もある。特に、 様々な汎用マシンが、ここでの内容を踏まえて書かれた コンピュータプログラムと共に用いられる場合もあり、 求められたオペレーションを実行するために、より専門 的な装置を組み立てる方が、都合のよい場合もある。

【0030】また、本発明は、コンピュータ読み取り可 能な媒体上のコンピュータ読み取り可能なコードとして も実現可能である。コンピュータ読み取り可能な媒体 は、データを記憶することが可能なデータ記憶デバイス で、記憶した後に、コンピュータシステムがそのデータ を読み込むことができる。コンピュータ読み取り可能な 50 103c…アクティブパーティションフィールド

14

媒体の例として、ハードディスクドライブ、リムーバブ ルメディア、リードオンリーメモリ、ランダムアクセス メモリ、CD-ROM、CD-R、CD-RW、磁気テ ープ、およびその他のデータ記憶デバイスが挙げられ る。また、コンピュータ読み取り可能な媒体は、コンピ ュータ読み取り可能なコードが分散的に記憶され、実行 されるように、ネットワークに接続したコンピュータシ ステムに分散させることも可能である。

【0031】理解を深めるために、ある程度詳しく上述 の発明について記述したが、いくらかの変更と修正が、 添付の特許請求の範囲内で行われる可能性がある。従っ て、本実施形態は、例示的なもので、制限的なものでは ないため、本発明はここに示した詳細に限定されず、添 付の特許請求の範囲および等価物の範囲内で修正可能で ある。

【図面の簡単な説明】

【図1】C:パーティションとD:パーティションを備 えた単一ドライブの説明図。

【図2A】本発明の一実施形態に従って、多数のパーテ ィション、MBR、および署名セクタを備えた単一ドラ イブの説明図。

【図28】本発明の一実施形態に従って、単一ドライブ に書き込まれる署名セクタの内容を更に詳細に示す図。 【図2C】本発明の一実施形態に従って、単一ドライブ に書き込まれる署名セクタの内容を更に詳細に示す図。 【図3A】本発明の一実施形態に従って、異なるパーテ

ィションからブートパーティションを選択する機能を提 供するために実行される方法の動作を示すフローチャー

【図3B】本発明の一実施形態に従ったブートパーティ ション選択ウィンドウ (テキストでもGUIでもよい) を示す図。

【図4】本発明の一実施形態に従って、パーティション のひとつを隠す際に実行される方法の動作を示すフロー チャート。

【図5】本発明の一実施形態に従ったパーティションの 隠蔽を記述するフローチャート。

【図6A】本発明の一実施形態に従って、要求されたユ ーザの選択に応じて実行されるドライブ名の割り当て例 40 を示す図。

【図68】本発明の一実施形態に従って、要求されたユ ーザの選択に応じて実行されるドライブ名の割り当て例 を示す図。

【符号の説明】

100…単一ドライブ

102…マスタブートレコード

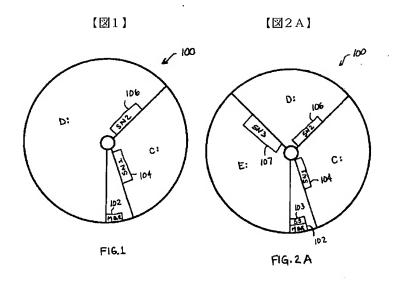
103…署名セクタ

103a…ブートパーティションフィールド

103b…Rezoomブートパーティションフィールド

16

103c-1…サブフィールド



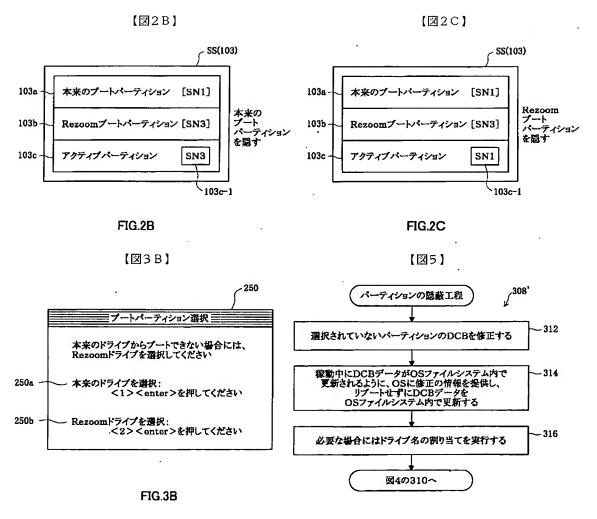
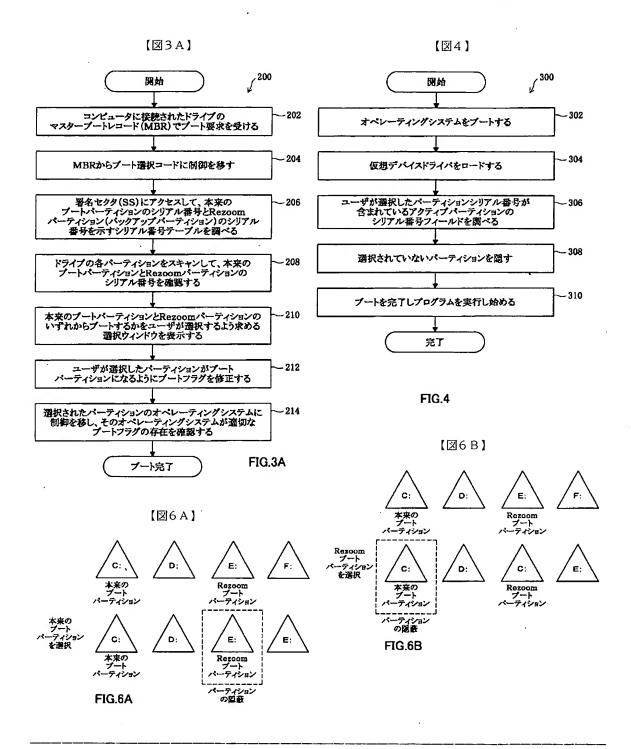


FIG.5



フロントページの続き

F ターム(参考) 5B018 GA04 GA06 HA03 KA13 KA15 KA18 MA12 QA14 5B076 BB17 5B082 CA19 DA01 DE04 EA01